PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

58-053010

(43) Date of publication of application: 29.03.1983

(51)Int.CI.

G11B 5/09

G06F 13/04

(21)Application number : 56-149523

(71)Applicant : HITACHI LTD

(22)Date of filing:

24.09.1981

(72)Inventor: INOUE KATSU

TSUYUKI HISAMASA

(54) SERIAL RECORDING DATA FILE CONSTITUTING METHOD

(57)Abstract:

PURPOSE: To reduce the running distance of a recording mediumby recording an index representing the content of each record in a data filethat is a headerin the final record of the data file.

CONSTITUTION: The final records of files 20W90 are referred to as index records 293989 and 99where a value B of data records recorded with the newest data is recorded. Furthera value A representing a file which is in use at present for the 1st record 11 only is recorded in an index 10 in the same way as conventional methods. The value B is written once when the data file is completed without being recorded on every occasion.

(9) 日本国特許庁 (JP)

①特許出願公開

⑩ 公開特許 公報 (A)

昭58-53010

Int. Cl.³
G 11 B 5/09
G 06 F 13/04

識別記号 101 庁内整理番号 7629-5D 7361-5B ❸公開 昭和58年(1983)3月29日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 3 頁)

②特

顧 昭56-149523

❷出

願 昭56(1981)9月24日

@発 明 者 井上克

勝田市市毛882番地株式会社日 立製作所那珂工場内 ⑫発 明 者 露木寿正

勝田市市毛882番地株式会社日 立製作所那珂工場内

⑪出 願 人 株式会社日立製作所

東京都千代田区丸の内1丁目5

番1号

四代 理 人 弁理士 高橋明夫

明細·種

発明の名称 シリアル記録データファイル構成 法

特許請求の範囲

1. シリアル記録方式のデータファイルにおいて、複数個のデータファイルのファイル名、データ記録に使用しているレコード数などを総括した1個のインデックスファイルの他に、各データファイルの各レコードの内容を総括する第2のインデックスを、該データファイルの最終レコードに持たせたことを特徴とするシリアル記録データファイル構成法。

発明の詳細な説明

本発明の対象は、小形卓上電子計算機などで、 毎日の作業記録を磁気テープなどに記録する場合 のデータファイルの構成法である。

従来のシリアル記録データでは各フアイルの先 頭にヘッタを散けて、眩 1 個のファイルの内容を 知ることができるか、ファイルの先頭に散けられ ていた。一方、簡単なファイル構成では、各ファ イルにはヘッタを設けず1個のインデックスにそれらの情報を総括する場合があるが、この方式でヘッタを追加することは困難であつた。それは既に無ヘッタで先頭から、データが記録されている為である。しかるに、1個のインデックスのみの簡単な構成では、テーブ記録が進行し、インデックス、データ両ファイル間のテーブ上の間隔が大きくなると、1レコード分記録毎のテーブを走行距離が飛躍的に増加し、テーブの寿命を短くすると云う欠点があつた。

本発明の目的は、かかる短寿命と考えられる簡易構成法の記録データを、データ変換することなく、そのままヘッダ付きのシリアル記録ファイル構成とするに、若干のブログラム変更と、データファイル構成の変更により達成せんとするもので

そのため、本発明においては、一般的にはデータが記録されていない、データファイル中の最終 レコードに、そのデータファイル中の各レコード の内容を示す第2のインデックス即ちヘッタを配 録し、各フアイルの参照、書込み、駅出しには他 フアイルであるインデックスを銃取ることなく、 当該フアイルのみの既出しで可能とするものであ

第1図は磁気テーブ100上にデータファイル20~90と、インデンクスファイル10を構成した従来例で、今データファイル80の第 n レコード83に、最新データが記録されているとする。インデンクスファイル10の第1レコード11はファイル80を値入が記録され、Aレコード18には第 n レコードを示す値 B が記録されており、常に最新データの所在即ちデータファイル80の第 n レコードが示されている。

一方第2図は本発明の構成で、ファイル20~90の最終レコード(第1図の25,35,85,95)をインデックスレコード29,39,89,99としたもので、そこには最新データが記録されているデータレコードの値Bが記録されている。一方インデックス10には、第1レコード11のみに現在使用中のファイルを示す値Aが従来と同

本発明を実現するプログラム例として、第3図の流れ図を示す。実行ステンプ1,2が従来のステンプ3,4に置き換えられたわけである。今、第2図に於て、データファイル80のレコード83に最終データが記録され、次のレコード84に新しいデータを記録せんとする場合を考える。最終レコード83を示す値11Bを読み取り、Bを1増加させて、最終レコードを書き直し新データを記録する。

変形例として、レコード83を示す値は常時計算機の内部メモリに記憶しておき、記憶が失われた時のみ最終レコードから脱取る如くし、先ずデータレコード84を記録してから、 厳終レコード89の内容即ちB+1に記録し直せば、データレコード記録中の事故に対しても、記録中のデータは失われるが、インデックス内容と不一致は生じない。

本発明のファイル構成法によれば、磁気テーブ などシリアル記録媒体の走行距離を大幅に減らし 持開昭58- 53010(2)

じく配録されている。又、 A レコード 1 8 には値 B はその都度記録されることなく、データファイ ルが完結した時点で一度だけ書込まれる。

この為、データの新レコードへの記録毎に、他ファイルであるインデックスに、値Bを記録する必要が無い為、インデックス、データファイル間の距離が大きくなる、データファイルの増えた際の、テーブ走行距離を大幅に減すことができる。今1データファイルのレコードサイズをm、データファイルの総数をnとすると、従来のインデックス方式では総計mn{(n+1)+(m-1)²}の距離を、本案ではmn(n+1)の距離を走行するから、その走行距離は1+(m-1)²/(n+1)分の1、即ち約n/m²に減少する。n,mが100程度の場合は約1/100となりその効果は大きい。

勿論これ等の方法は、何時計算機の内部メモリの記録が失われても良い様に、常に外部メモリに 記録することを考えている。従つて蒸発しない大 量のバッファメモリが安価に入手できる場合は、 かかるテーブ走行は不要である。

得て且つ、従来のヘッタ無しファイル構成のデータを容易に矛盾なく変更できる。1データファイルがmレコードから成り、全部でロデータファイルを構成した場合そのテープ走行距離はn/m²に減少し、従つてアクセス時間も同様に短縮しテープ寿命もm²/n 倍に伸びると考えられる。

本発明のファイル構成法の第2の特徴は既に従来形式でできあがつた。データを、各データの最終データをへいずに充てることにより、貴重な初期データを失うことなく、又はデータの記録の番地変換することなく、ヘンダ付きデータファイルとすることができる。各ファイルの最初の部分はデータの少いファイルであつても必ずデータが記録されているか、最終レコードは、レコードサイズが充分の大きさで選ばれるべきものである以上、データが記録されていること、即ちmレコードの全部にデータが詰つている確率は極めて低いと見て良い。

・図面の簡単な説明

第1図は従来のシリアル記録ファイル構成図、

特開昭58- 53010 (3)

第2図は本発明のシリアル記録ファイル構成法説 明図、第3図は本発明を実現するプログラムの流れである。

10…インデックスフアイル、11…第1レコード、20…データフアイル1、21…第1レコード、80…データフアイルn-1、85…般終レコード、29,39,…99… 最終レコードを用いたヘッダ、100…シリアル記録媒体。

代理人 弁理士 高橋明夫高



